PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2001-118042

(43) Date of publication of application: 27.04.2001

(51)Int.Cl.

G06K 19/073

G06F 12/14 G06K 17/00

(21) Application number: 11-296255

(71) Applicant: HITACHI LTD

(22) Date of filing:

19.10.1999

(72)Inventor: HIROSE TAKAHIRO

KAGIMASA TOYOHIKO MAEOKA ATSUSHI

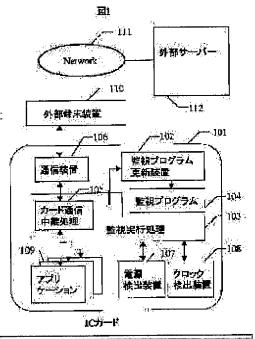
(54) CARD MONITORING METHOD

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To cope with the progress and

diversification of illegal access means.

SOLUTION: An IC card is equipped with a monitor program updating device. A monitor program is loaded from an external terminal device and arranged on a rewritable nonvolatile memory. When a new illegal access means is developed, the monitor program is updated to detect illegal access.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

26.12.2002

[Date of sending the examiner's decision of rejection] 07.03.2006

[Kind of final disposal of application other than the examiners decision of rejection or application

converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiners decision of rejection

Date of requesting appeal against examiner s decision of rejection]

[Date of extinction of right]

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2001-118042 (P2001-118042A)

(43)公開日 平成13年4月27日(2001.4.27)

(51) Int.Cl.7		融別制号	FΙ		÷	·₹3ト*(参考)
G06K	19/073		C 0 6 F	12/14	3 2 0 A	5 B O 1, 7
G06F	12/14	320	C 0 6 K	17/00	E	5 B 0 3 ដ
G06K	17/00			19/00	P	5B068

審査請求 未請求 請求項の数15 OL (全 10 頁)

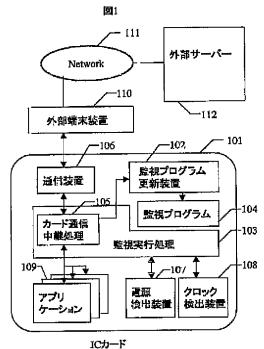
(72)発明者 廣瀬 隆裕 神奈川県川崎市麻生区 式会社:日立製作所システ (72)発明者 健政 豊彦			
(72)発明者 廣瀬 隆裕 神奈川県川崎市麻生区 式会社!1立製作所シスミ (72)発明者 饒政 豊彦 神奈川県横浜市戸塚区) 式会社:1立製作所ソフ (74)代理人 100075096			
神奈川県川崎市麻生区 式会社日立製作所システ (72)発明者 鍵政 豊彦 神奈川県横浜市戸塚区) 式会社日立製作所ソフ (74)代理人 100075096	東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地		
式会社日立製作所システ (72)発明者 鍵政 豊彦 神奈川県横浜市戸塚区) 式会社日立製作所ソフ (74)代理人 100075096			
(72)発明者 純 政 豊彦 神奈川県横浜市戸塚区) 式会社日立製作所ソフ (74)代理人 100075096	禅寺1099番地 株		
神奈川県横浜市戸塚区) 式会社 i 立製作所ソフ (74) 代理人 100075096	式会社日立製作所システム開発研究所内		
式会社日立製作所ソフ (74)代理人 100075096			
(74)代理人 100075096	神奈川県横浜市戸塚区戸駅町5030番地 杉		
	・ウェア事業部内		
弁理士 作田 族夫			
	最終質に続		

(54) 【発明の名称】 カード監視方法

(57)【要約】

【課題】不正アクセス手段の進歩及び多様化に対抗す

【解決手段】ICカードに監視プログラム更新装置を備 え、外部端末装置から監視プログラムをロードし、書き 換え可能な不揮発メモリ上に配置する。新手の不正アク セス手段が開発されたら、監視プログラムを更新するこ とにより、不正アクセスを検出できるようにする。



【特許請求の範囲】

【請求項1】ICカードシステムにおいて、外部からの不正なアクセスを監視するプログラムを書き換え可能なメモリ上に配置し、監視方法の変更に応じて前記プログラムを書き換えることを特徴とするカード監視方法。

【請求項2】請求項1記載のICカードシステムにおいて、カードの監視を実行する仮想計算機とカード監視プログラムを更新する装置を備え、安全に監視プログラムの更新及び実行することを特徴とするカード監視方法。 【請求項3】請求項2記載の方法において、すべてのア

【請求項3】請求項2記載の方法において、すべてのアプリケーションに対する通信を監視することを特徴とするカード監視方法。

【請求項4】請求項2記載の方法において、不正なアクセスを監視するプログラム内に不正暗証番号として頻繁に利用される数字を格納しておき、外部端末より入力された暗証番号として比較することにより、不正なアクセスを検出することを特徴とするカード監視方法。

【請求項5】請求項4記載の方法において、ユーザに固 有な数字を不正暗証番号リストとして利用することを特 徴とするカード監視方法。

【請求項6】請求項4記載の方法において、カード所有者の個人情報に含まれる数字の一部又は全部を不正暗証番号リストとして利用することを特徴とするカード監視方法。

【請求項7】請求項2記載の方法において、カードシステムの消費電流又は消費電力を調べ、システムの動作を推定しうる変動パターンが現れていないか監視し、現れた場合は対抗手段を実行することを特徴とするカード監視方法。

【請求項8】請求項7記載の方法において、システムの動作を推定しうる変動パターンが表れた場合、動作中のアプリケーションの処理を強制的に中断することを特徴とするカード監視方法。

【請求項9】請求項8記載の方法において、動作中のアプリケーションの処理を強制的に中断させた後、当該アプリケーションを使用不能に設定することを特徴とするカード監視方法。

【請求項10】請求項7記載の方法において、システムの動作を推定しうる変動パターンが表れた場合、無意味な処理を行い消費電力及び消費電流を均一化する処理を起動することにより、システムの挙動を隠蔽することを特徴とするカード監視方法。

【請求項11】請求項3記載の方法において、不正アクセスに頻繁に利用されるバイト列を格納しておき、通信データ中に当該バイト列が表れた場合、対抗手段を実行することを特徴とするカード監視方法。

【請求項12】請求項1記載の方法において、アプリケーションの更新処理と監視プログラムの更新処理を分離し、監視プログラムの更新処理においては、アプリケーションの更新処理よりも長い鍵又は強度の高い暗号アル

ゴリズムを用いることを特徴とするカード監視方法。

【請求項13】請求項1記載の方法において、監視プログラム更新時に、ICカード上に存在する監視プログラムと最新版監視プログラムの差分のみをカードに送信することを特徴とするカード監視方法。

【請求項14】請求項1記載の方法において、ICカードからサーバに、監視プログラムのバージョン情報を暗号化して送信することを特徴とするカード監視方法。

【請求項15】請求項1記載の方法において、ICカードの起動時に、通常のアプリケーションの処理に先立って、監視プログラムの更新処理を行うことを特徴とするカード監視方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】ICカード利用において、不正利用を防ぐ技術に関する。

[0002]

【従来の技術】ICカードは外部からの不正アクセスを検出するために、様々な監視を行っている。例えば、暗証番号の入力を監視する。特開昭62-190585と特開昭62-28 0965は、暗証番号の照会の不一致回数に上限を設定し、暗証番号の推測による不正なアクセスからカードシステムを保護する。特開昭60-181888は、ICカードに暗号を格納しておき、端末装置から送られてくる暗号と一致するか調べることにより不正なアクセスを防いでいる。

[0003]

【発明が解決しようとする課題】技術の進歩と共に、不正アクセスの技術も進歩している。新手の不正アクセス技術が開発されると、旧来の監視システムでは、不正アクセスを検知できない恐れがある。短い周期でカードを更新していけば対抗できるが、コストがかさむ上、ユーザーにとっても不便である。

【0004】また、マルチアプリケーションカードの場合、カードにロードされているアプリケーションの種類によって監視すべき項目が違ってくる。カードの出荷時に最適な監視項目を決めることが困難である。

[0005]

【課題を解決するための手段】ICカードシステムにおいて、監視プログラムをサーバから動的にダウンロードできるようにし、外部からの不正なアクセスを監視するプログラムを書き換え可能なメモリ上に配置し、監視方法の変更に応じてプログラムを書き換える。

[0006]

【発明の実施の形態】図1は全体の構成を示している。ICカード101は外部端末装置110を介して外部のネットワーク111上のサーバ112と通信を行う。ICカード101内には、通信装置106、監視プログラム更新装置102、監視実行処理103、電源検出装置107、クロック検出装置108がある。これらの装置は、ハードウエア又はROM上のソフトウエアによって実装する。アプリケーション109と監

視プログラム104は、書き換え可能な不揮発メモリに実 装する。アプリケーション109と監視プログラム104のう ち、変更する必要性のない部分はROM上に実装しても良 い。通信装置106は外部端末110との物理的接点を持ち、 カード外部との通信を行う。監視実行処理103内のカー ド通信中継処理105は、通信装置106、監視プログラム更 新装置102、アプリケーション109の間で、通信データの 配送を行う。監視プログラム更新装置102は、外部(サ ーバ112〉からネットワーク111を介して監視プログラム 104をロードしてカード内不揮発メモリ上に配置する。 監視実行処理103は、監視プログラム104を実行する仮想 計算機であり、ソフトウエアで実装してある。 監視プロ グラム104は、監視実行処理103上でカード稼動状況を監 視し、不正なアクセスを検出するプログラムである。電 源検出装置107は、電源電流と電源電圧の変動パターン を監視実行処理103に提供する。クロック検出装置108 は、クロックの変動状況を監視実行処理103に提供す る。

【0007】図2は、カード監視システムのチップ上の 配置を示している。カードシステムは1チップのマイコ ン201上に実装する。マイコンチップ201上には、CPUコ ア領域202、RAM領域203、周辺回路領域204、読み出し専 用不揮発メモリ領域205、書き換え可能不揮発メモリ領 域206があり、これらは、内部バス210を介して互いに接 続されている。これらはいくつかのブロックに分けて実 装されることもある。CPUコア領域202は、メモリに格納 された命令を実行し、マイコンチップ全体を制御する。 RAM領域203は、CPUコア202が命令実行するための一時的 なデータ格納領域である。周辺回路204がその一部を一 時記憶領域として利用することもある。周辺回路領域20 4には、CPUコア202に含まれない様々な処理を行う回路 が収められている。例えば、チップと外界とのデータ交 換を行う通信装置106、電源検出装置107、クロック検出 装置108、などが含まれる。読み出し専用不揮発メモリ 領域205には、カードOS207、周辺ドライバ208、監視プ ログラム更新処理102、監視実行処理103が格納される。 書き換え可能不揮発メモリ領域206には、監視プログラ ム104とアプリケーション109が格納される。書き換え可 能不揮発メモリ206は、EEPROM、Flashメモリ、強誘電体 メモリ等である。なお監視プログラム104のうち、変更 する必要のない部分は、読み出し専用不揮発メモリ205 に格納しても良い。

【0008】図3は、監視実行処理103の構成を示している。監視実行処理103はソフトウエアで実装した仮想計算機である。仮想計算機内では、監視プログラム104が不正に アクセスしようとしても、仮想計算機がこれを検出して例外信号を発生させる。仮想計算機内には大きく分けて、スタック301、プログラムカウンタ(PC)302、オブジェクト領域303、監視プログラム格納領域304の4つの構

成単位よりなる。スタック301は演算の途中結果を保持 する一時記憶領域である。プログラムカウンタ302は実 行中の仮想命令のアドレスを保持する記憶領域である。 監視プログラム格納領域304は監視プログラム104の仮想 コードを保持する領域であり、通常書き換え可能な不揮 発メモリ206上に置く。オブジェクト領域303は、監視プ ログラム104の実行に必要なオブジェクトを格納する領 域である。オブジェクトは、監視実行処理組み込みオブ ジェクトと監視プログラムオブジェクトに分けられる。 監視実行処理組み込みオブジェクトは、監視プログラム がICカード内の各装置にアクセスするためのインターフ ェースの役割を果たすオブジェクトである。通常、ROM 上に格納され、ICカードが初期化されてから破棄される まで存在し続ける。図中では、例として通信オブジェク ト305、電源オブジェクト306、クロックオブジェクト30 7を示してある。通信オブジェクト305は、監視実行処理 103がカード通信中継処理105を実行するときに使用す る。電源オブジェクト306は、監視プログラムが電源検 出装置107にアクセスするときに使用する。クロック オブジェクト307は、クロック検出装置108にアクセ スするときに使用する。監視プログラムオブジェクト は、監視プログラムが生成したオブジェクトである。通 常、書き換え可能な不揮発メモリ上に格納され、生成し た監視プログラムが削除されると、一緒に削除される。 ただし、監視プログラムのバーションアップの場合は、 そのまま残す場合が多い。図中では、例として試行回数 カウンターオブジェクト308と通信パターンオブジェク ト309を示してある。試行回数カウンターオブジェクト3 08は、暗証番号の入力が一致しなかった回数を記録する オブジェクトである。通信パターンオブジェクト309 は、不正な外部アクセスのパターンを記録したオブジェ クトである。

【0009】図4は、電源検出装置107の構成を示してい る。電源サンプル装置405は、電源サンプルタイマ404か らの指示を受けて、電源の電圧値や電流値を取得する。 取得したデータは、即座に電源データ蓄積装置403に転 送される。電源サンプルタイマ404は、定期的に電源サ ンプル装置405にデータ取得指示を出す。電源サンプル タイマ404が指示を出す時間間隔は、固定にしても良い し、監視実行処理103からの指示で設定できるようにし ても良い。電源データ蓄積装置403は、電源サンプル装 置405から転送されてきたデータを蓄積し、ある程度ま とまったところで、電源データ転送装置401に渡す。デ ータを渡すタイミングは、データ転送タイマ402の指示 に従う。データ転送タイマ402が指示を出す時間間隔 は、固定にしても良いし、監視実行処理103からの指示 で設定できるようにしても良い。電源データ転送装置40 1は、電源データ蓄積装置403から受け取ったデータを、 監視実行処理103の受け付ける形式に変換して転送す る。バイト列形式に変換すると、パターンマッチ処理で 電源データを検査することができる。

【0010】図5は、監視プログラム更新装置102の構成を表している。監視プログラム更新制御装置501は、更新処理の手順にしたがって各装置を起動し、更新処理全体の流れを制御する。監視プログラム認証処理502は、外部から転送されてきた監視プログラム104を調べて、正当な監視プログラムであることを認証する。監視プログラム認証処理502は、内部に認証鍵を格納したデータベース503を持っており、認証鍵データベース503から適切な鍵を選択して、その鍵を使って認証を行う。監視プログラム書き込み装置504は、認証した監視プログラムを、監視実行処理103内の監視プログラム格納領域304に書き込む。監視プログラム削除装置505は、監視実行処理103内の監視プログラム格納領域304から、不要になった監視プログラムを削除し、メモリスペースを解放する。

【0011】図6は、監視プログラム104の構成を示して いる。監視プログラムは、外部(サーバ112)からネッ トワーク111を介してロード可能なので、監視プログラ ムの中身はICカードによって異なる。ここでは監視プロ グラムの一例を挙げ、監視プログラムの動作を説明す る。例の監視プログラム104は、通信データ、電源変 動、クロック変動の3つの項目の監視を行い、不正なア クセスを検出する。通信監視モジュール601は、カード 通信中継処理105から通信フレームを得て、外部から不 正なアクセスがないかどうか監視する。通信監視モジュ ール内601には通信パターンマッチング処理部602があ り、ここで通信フレームの検査を行う。通信パターンマ ッチング部602は、内部に暗証番号データベース604と通 信パターンデータベース603を持っている。暗証番号デ ータベース604内には、不正暗証番号リスト605と試行回 数カウンタ606がある。暗証番号データベース604は、暗 証番号フレームの検査に使用するデータベースで、暗証 番号以外のフレームは通信パターンデータベース603を 使用する。検査手順の詳細は後述する。電源監視モジュ ール607は、電源の変動からアプリケーションの処理内 容を見抜かれることのないようにするため、電源の変動 を監視する。電源監視モジュール607内には、電流変動 監視処理608と電圧変動処理611がある。電流変動監視処 理608は、電流変動パターンデータベース603を参照しな がら、電流の変動を監視し、適宜、電流変動均一化処理 610を起動する。電流変動均一化処理610は、無意味な処 理をアプリケーションと並行して動作させることで、消 費電流の変動パターンを変え、消費電流からアプリケー ションの挙動を推測できないようにする。クロック監視 モジュール612は、クロック変動を監視し、極端に遅い クロックが入力されたり、処理中にクロックが許容値以 上に変動した場合、不正アクセスが行われていると判断 し、対抗手段を実行する。対抗手段としては、アプリケ ーションのブロック、カードのブロック、カードのリセ ット等の処理がある。

【0012】図7は、監視プログラム104のフォーマットを示している。先頭にはヘッダ701があり、プログラムのバージョンや提供者の情報が書いてある。監視プログラム認証署名情報702は、監視プログラムが正当なものであることを証明するための情報が入っている。通常、監視プログラム提供者の秘密鍵で暗号化した署名が入っている。監視プログラム仮想コード704は、監視実行処理が実行するプログラムのコードを格納している。オブジェクト初期化情報705は、監視プログラムを初期化する時に使用するデータを格納している。監視プログラム属性情報703には、プログラムのサイズや使用する資源等の情報が格納されている。

【0013】図8は、監視プログラム104を外部からロー ドして更新する処理の手順を示している。ステップ801 で外部端末装置110との通信接続を確立する。ICカード と物理的な通信を行うのは、ICカード端末装置110であ る。論理的な通信相手は、ICカード端末である必要はな く、PCやネットワーク111上のサーバ112であっても良 い。ステップ803で、外部端末装置から外部端末装置の 正当性を証明する署名を送ってもらう。ステップ804 で、認証鑵データベース503に格納してある鍵を使って 署名を認証する。署名が正しければステップ805に処理 を移す。署名が不正であれば、処理を終了するか、ICカ ードをブロックする等の対抗手段を実行する。図中では 単純に処理を終了している。ステップ805で、監視プロ グラムを格納したファイルを受信する。ステップ806 で、監視プログラムファイル中から署名702を取り出 し、認証鍵データベース503の鍵を使って認証する(ス テップ808)。正当な署名であれば、ステップ809からス テップ810に処理を移す。不正な署名であれば、処理を 終了するか、ICカードをブロックする等の対抗手段を実 行する。図中では単純に処理を終了している。ステップ 810で、監視プログラム書き込み装置504を起動し、監視 プログラムのロード処理を開始する。ステップ811で、 監視実行処理103内の監視プログラム格納領304域にアク セスし、必要な領域を確保する。ステップ812で、確保 した領域に監視プログラム104を書き込む。この他に特 定の初期化処理が必要であればそれを実行する。

【〇〇14】図9は、通信監視モジュール601の処理手順を示している。ステップ901で、カード通信中継処理105から、受信したフレームを取り出す。ステップ902で、通信フレームを調べ、暗証番号フレームであれば、ステップ903に処理を移し、そうでなければ、ステップ905に処理を移す。ステップ903で、不正暗証番号リスト605と受信した暗証番号を比較する。不正暗証番号リスト605には、生年月日、電話番号、自動車登録番号のように、暗証番号の推測に良く使われる番号を格納している。ステップ904の比較で、これらと一致したら、不正なユーザーが暗証番号を推測していると判断し、ステップ907

に処理を移す。ステップ907で、該当するアプリケーシ ョンをブロックする、ICカードをブロックする、カード をリセットする、又はアプリケーションを異常終了させ る等の対抗手段を実行する。通信パターンデータベース 603には、不正アクセスで頻繁に利用されるバイト列を 格納してある。ステップ905で比較を行い、通信フレー ム中にこれらのバイト列が含まれていたら、不正なアク セスを受けている可能性が高いと判断し、ステップ906 からステップ907に処理を移し、対抗手段を実行する。 【0015】図10は、電源監視モジュール607の処理手 順を示している。ステップ1001で、電源検出装置107か ら電源電流の変動パターンを取得する。ステップ1002 で、電源電流変動パターンデータベース609に登録され ているパターンと比較する。ICカードシステムの消費電 流を詳細に調べることで、アプリケーションの挙動を推 測することができる。アプリケーションが不注意な処理 を行うと、推測の手掛かりとなるような電流変動パター ンが表れてしまうことがある。そのようなパターンが表 れた場合は、ステップ1003からステップ1005に処理を移 し、対抗手段を実行する。ここでは、ステップ1005で、 電流変動均一化処理610を起動する。この他にアプリケ ーションを異常終了させたり、アプリケーションをブロ ックする等の対抗手段もある。電流変動均一化処理610 は、無意味な処理を行い消費電流を変えるルーチンであ る。アプリケーションと並行して動作させることで、消 費電流の変動パターンを変え、消費電流からアプリケー ションの挙動を推測できないようにする。一致するパタ ーンがない場合は、ステップ1004に処理を移し、電流変 動均一処理610を停止する。電流変動均一化処理610は、 ICカードの処理速度を下げたり、ICカードの消費電流を 増やす副作用がある。危機が過ぎたら停止しても良い。 特にセキュリティが重視される場合は、アプリケーショ ンが終了するまで動かしておく方が良い。さらに高度な セキュリティを要求する場合は、常に起動しておくとい う方法もある。

【0016】図11は、外部カード端末装置110の内部構成を示している。端末装置110は、カード通信装置1101とネットワーク通信装置1102を備え、それぞれICカード及び外部ネットワークと通信を行う。これらの通信装置は、端末制御装置1103により制御されている。また端末制御装置1103は、カード識別処理部1104、監視プログラム更新処理部1105、端末側アプリケーション1106を起動及び制御する。カード識別処理部1104は、ICカードからの応答を受け取り、ICカードの種別を認識する。ICカードが監視プログラム更新機能を備えていると判断した場合は、監視プログラム更新処理部1105に制御を移し、更新処理を実行する。監視プログラム更新処理部1105は、ICカードとサーバの間の通信を確立し、監視プログラムの更新処理を行う。監視プログラム更新処理部1105自身が直接更新処理を行う訳ではなく、ICカードとサーバの

間で実行される。監視プログラム更新処理部1105は、両者間のデータ変換を行い通信セッションを確立する。端末側アプリケーション1106は、カード側アプリケーションと連携して、アプリケーションを実行する。

【0017】図12は、外部カード端末装置110の処理手 順を示している。ステップ1201で、端末制御装置1103 は、ICカードが挿入されたことを認識すると、カード通 信装置1101を起動し、ICカードの初期化を行う。ステッ プ1202で、端末制御装置1103は、カード通信装置1101を 経由してICカードからカード種別情報を取得し、カード 識別処理1104に転送する。ステップ1203で、カード識別 処理部1104は、転送されてきた種別情報を調べ、監視プ ログラム更新機能を持ったICカードであるかどうか判断 する。監視プログラム更新機能を持っていなければステ ップ1207に処理を移す。持っていればステップ1204に処 理を移し、監視プログラム更新処理部1105を起動する。 ステップ1204で、監視プログラム更新処理部1105は、端 末制御装置1103経由でネットワーク通信装置1102にアク セスし、ネットワーク上の監視プログラム更新サーバ11 2を検索する。更新サーバ112が見つかったら接続を試み る。ステップ1205で、サーバ112に接続できたらステッ プ1206に処理を移し、接続できなかったらステップ1207 に処理を移す。ステップ1206で、ICカード内の監視プロ グラム更新装置102を起動する。このときカード側が端 末の認証を求めてくることがある。その時は端末の署名 を送信し、ICカードに認証させる。ICカード側から要求 が無ければ何もしなくて良い。以後は主にICカードとサ ーバの間で更新処理を進める。更新処理が終了したらス テップ1207に処理を移す。ステップ1207は通常のICカー ド処理である。ユーザの指定又はデフォルト設定により 適切なアプリケーションを起動し処理を行う。ここで示 した手順では、通常のアプリケーションの処理に先立っ て自動的に監視プログラムの更新を行う。これによりユ ーザに意識させることなく、監視プログラムを常に最新 版に維持することができる。この他に、ユーザの指示に 基づいて監視プログラム更新装置102を起動して更新処 理を実行させても良い。

【0018】図13は、外部監視プログラム更新サーバ112の構成を示している。更新サーバ112は、一般にネットワーク機能を持った汎用計算機上に構築する。データベース処理や暗号処理向けに専用ハードウエアを付加しても良い。ネットワーク通信装置1306は、ネットワークを経由してICカード及び端末装置と通信を行う。監視プログラム更新制御部1301は、監視プログラムの更新処理全体を制御する。暗号化復号化処理1302は、監視プログラムの署名付け、暗号化、及びバージョン情報(後述)の復号化等の処理を行う。更新サーバ112は、処理に必要なデータを保持するため、カード情報データベース1303、監視プログラムデータベース1304、暗号鍵データベース1305を持っている。カード情報データベース1303

は、カード種別、カード番号、OSのバージョン、監視プログラム更新装置102のバージョン等の情報を保持している。監視プログラムデータベース1304は、監視プログラムのバージョン情報と監視プログラムそのものを格納している。監視プログラムは索引付けされており、ICカードに適した監視プログラムを迅速に取り出せるようになっている。暗号鍵データベース1305は、監視プログラムの署名付け暗号化、バージョン情報の復号化、ICカードの認証等に使用する暗号鍵を格納している。

【0019】図14は、外部監視プログラム更新サーバ11 2の処理手順を示している。サーバー上の更新プロセス は、通常、ICカード及び端末装置からの要求により処理 を開始する。ステップ1401で、要求してきたカードに対 してバージョン取得コマンドを送信する。バージョン取 得コマンドとは、ICカードに対して現在稼動している監 視プログラム104のバージョンの情報取得を要求するも のである。このコマンドは暗号化して送信しても、平文 で送信しても良い。ステップ1402で、ICカードからバー ジョン情報を受信する。監視プログラム104のバージョ ン情報は、暗号化して更新サーバー112に送信される。 監視プログラム104のバージョンが判ってしまうと、不 正を行う者に情報を与えてしまうことになる。暗号化す ることで監視プログラムのバージョンが漏洩することを 防ぐ。ステップ1403で、カード情報データベース1303と 暗号鍵データベース1305を参照して、適切な暗号鍵を選 び出し、バージョン情報を復号化する。ステップ1404 で、監視プログラムデータベース1304を参照し、ICカー ド上の監視プログラム104が最新版であるかどうか検査 する、最新版であれば処理を終了する。最新版でなけれ ばステップ1405に処理を移す。 ステップ1405で、 ICカー ドが正当なものであることを確認するため、認証要求を 送信する。ステップ1406で、ICカードから返送されてき た署名を認証する。なお、認証署名は、ステップ1402の バージョン情報と一緒に送っても良い。この場合、ステ ップ1405とステップ1406は、ステップ1403の処理に統合 される。その結果、ICカードとサーバの通信回数が減る ので、多少効率が良くなる。ステップ1407で、カード情 報データベース1303と暗号鍵データベース1304を参照し

て、ICカードに適した暗号鍵を選択する。監視プログラ ムの更新に使用する暗号鍵は、アプリケーションの更新 に使用する鍵とは別の鍵を使用する。通常、アプリケー ションの更新鍵より長い鍵を使用し、監視プログラムが 不正に更新されないように保護する。アプリケーション の更新よりも機密度の高い暗号アルゴリズムを用いても 良い。ステップ1408で、監視プログラムデータベース13 04から最新版の監視プログラムを取り出し、先に選択し た暗号鍵で署名及び暗号化する。監視プログラム全体を 暗号化する代りに、ICカード上の監視プログラム同一バ ージョンの監視プログラムと最新版の監視プログラムと の差分を取って暗号化しても良い。ICカードには差分の みを送信し、ICカード内で最新版の監視プログラムを再 構成する。これにより通信量を削減することができる。 最後にステップ1408で、暗号化した監視プログラムをIC カードに送信する。

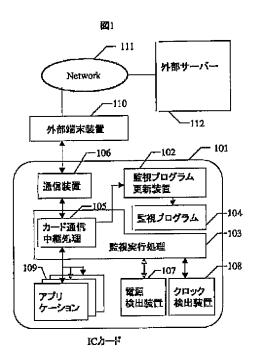
[0020]

【発明の効果】本発明によれば、監視プログラムを、新手の不正アクセスを検出可能な最新版に更新することで、不正アクセスを検出しICカードを保護することができる。

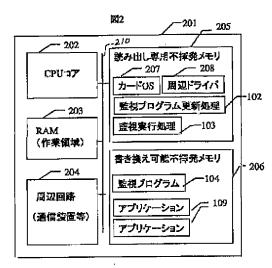
【図面の簡単な説明】

- 【図1】カード監視システムの全体構成である。
- 【図2】カード関レシステムのチップ上の配置である。
- 【図3】監視実行処理の構成である。
- 【図4】電源検出装置の構成である。
- 【図5】監視プログラム更新装置の構成である。
- 【図6】監視プログラムの構成の例である。
- 【図7】監視プログラムのファイル形式である。
- 【図8】 監視プログラムのロード手順である。
- 【図9】カード通信の監視手順である。
- 【図10】カード電源の監視手順である。
- 【図11】外部端末装置の構成である。
- 【図12】外部端末装置の処理手順である。
- 【図13】外部監視プログラム更新サーバの構成である。
- 【図14】外部監視プログラム更新サーバの処理手順である。





【図2】



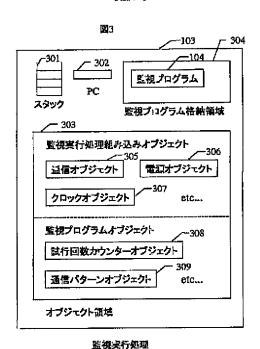
チップ上のシステムの構成

【図4】

監視実行装置へ

データ転送タイマー

【図3】



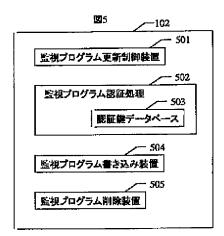
電源サンプル装置

電源 データ転送装置 ▶

403

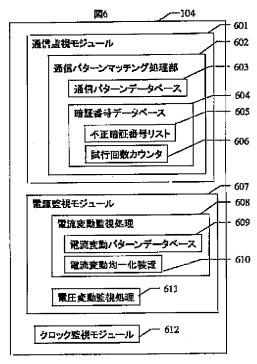
電源後出装置の構成





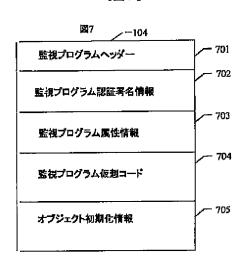
監視プログラム更新装置

【図6】

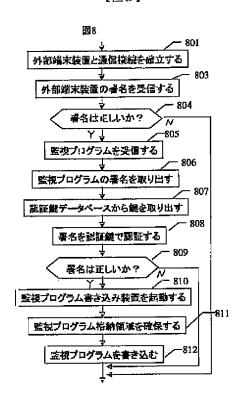


監視プログラム

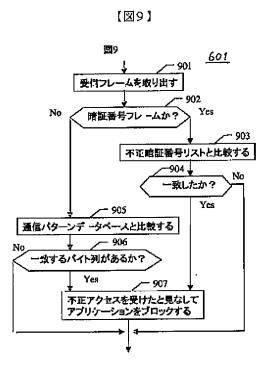
【図7】

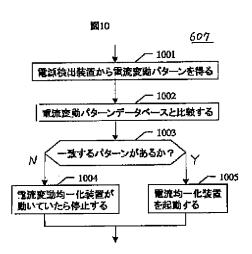


【図8】

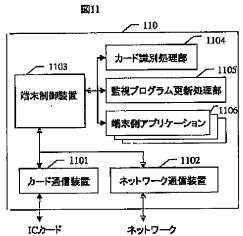


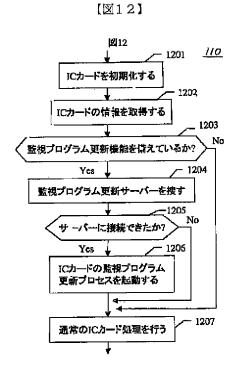
【図10】

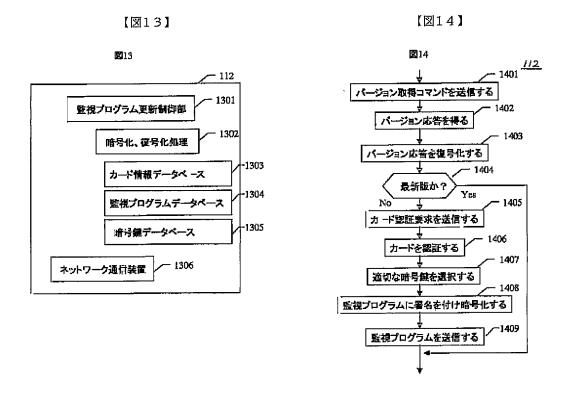




【図11】 図11







フロントページの続き

(72)発明者 前岡 淳 神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 株 式会社日立製作所システム開発研究所内 Fターム(参考) 5B017 AA08 BA08 CA14 5B035 AA13 BB09 CA38 5B058 CA27 KA31